#### PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 11039262 A

(43) Date of publication of application: 12 . 02 . 99

(51) Int. CI

G06F 15/00

G06F 9/06

G06F 12/14

G09C 1/00

G11B 20/10

H04L 9/32

(21) Application number. 09196212

(71) Applicant

**FUJITSU LTD** 

(22) Date of filing: 22 . 07 . 97

(72) Inventor:

MATSUMOTO TATSURO

ISOMICHI HIROYO HIRAGA MASAHIRO

ITO CHIAKI

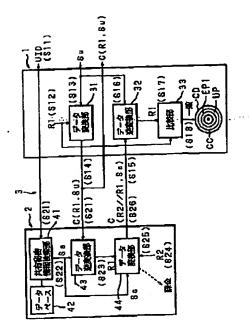
# (54) ELECTRONIC INFORMATION DISTRIBUTION METHOD AND RECORDING MEDIUM

#### (57) Abstract

PROBLEM TO BE SOLVED: To reduce the burden of a server by starting a restoration program when the restored 1st information is matched with its own generated 1st information.

SOLUTION: A server device 2 generates the new random information (random number) R2 via an execution program EP2 and converts the data obtained by adding a random number R1 acquired at a data inverse conversion part 4 to the number R2 via a data conversion part 44 based on the shared secret information Ss that is read out of a database 42 and registered to generate the data C (R2/R1, Ss) which are sent to a user device 1. The device 1 makes an execution program EP1 perform the inverse conversion of the shared secret information that is previously inputted by a user himself via a data inverse conversion part 32 and acquires the number R1. Then the program EP1 compares the number R1 obtained at the part 32 with the previously generated number R1 via a comparator 33. When they are matched with each other its own thawing program UP is started to start the thawing of the compressed contents CC.

COPYRIGHT: (C)1999,JPO



# (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

#### (11)特許出願公問番号

# 特開平11-39262

(43)公開日 平成11年(1999)2月12日

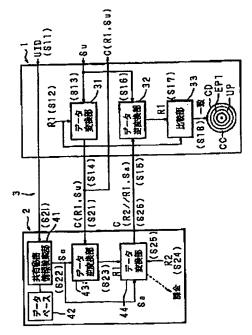
(51) Int.Cl. <sup>6</sup>	• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	識別記号		F1	•			,	
G 0 6 F	15/00	330		G0	6 F	15/00		3 3 0 Z	
	9/06	5 5 0				9/06		5 5 0 Z	
	12/14	320				12/14		320A	•
G 0 9 C	1/00	660		G 0	9 C	1/00		660F	
						***		660D	
			審查請求	未開求	請求	項の数12	OL	(全 22 頁)	最終頁に続く
(21) 出願番号 特顯平9-196212		- :	(71) 出願人 000005223						
						宫土通	株式会	社	
(22)出顧日		平成9年(1997)7月22日				神奈川	県川崎	市中原区上小	田中4丁目1番
					٠	1号			
			٠	(72)	発明者	松本	達邱		
						神奈川	県川崎	市中原区上小	田中4丁目1番
				1		1号	當土通	株式会社内	
				(72)	発明者	強道	宏世		
						東京都	港区海	岸3丁目9番	15号 株式会社
						<u>ي</u> - و	サーチ	内	
				(74)	代理人	. 弁理士	: 河野	登夫	
									最終頁に続く

#### (54) 【発明の名称】 電子情報配布方法及び記録媒体

#### (57)【要約】

【課題】 電子情報(コンテンツ)そのものはなんらか の加工(たとえば圧縮等)を加えた上で従来同様にCD-R DM等の記録媒体で予め配布しておき、加工された電子情 報を復元するための情報を通信回線を介して送信するこ とにより、膨大なデータ量にもなりうる電子情報を通信 回線を介して送受する危険性を回避し得るようにする。 【解決手段】 ユーザ側装置1またはサーバ側装置2に おいて発生された乱数を双方で共有する共有秘密情報 (たとえばパスワード等)で暗号化して交換し、自身で 発生して送信した乱数が戻ってきた場合にのみ相互を認 証して圧縮されたコンテンツCCの復元を開始する。

### 本発用方法の第1の原理を説明するための様式図



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 配布すべき電子情報に所定の加工を施し た加工済み電子情報と、この加工済み電子情報を加工前 の状態に復元する復元プログラムとが記録された記録媒 体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信回線を介して 管理側装置から指示を与えることにより、前記復元プロ グラムを起動して加工済み電子情報を元の電子情報に復 元することにより電子情報を配布する電子情報配布方法

前記ユーザ側装置は、第1の情報をランダムに発生し、 この第1の情報に前記管理側装置で逆加工可能な第1の 加工を施すことにより第2の情報を生成し、この第2の 情報を前記管理側装置へ送信し、

前記管理側装置は、前記ユーザ側装置から受信した第2 の情報に前記第1の加工の逆加工を施すことにより第1 の情報を復元し、この復元した第1の情報に前記ユーザ 側装置で逆加工可能な第2の加工を施すことにより第3 の情報を生成し、この第3の情報を前記ユーザ側装置へ 送信し、

の情報に前記第2の加工の逆加工を施すことにより第1 の情報を復元し、この復元された第1の情報を自身が発 生した前記第1の情報と比較し、両者が一致している場 合に前記復元プログラムを起動させることにより前記加 工済み電子情報を復元することを特徴とする電子情報配 布方法。

【請求項2】 配布すべき電子情報に所定の加工を施し た加工済み電子情報と、この加工済み電子情報を加工前 の状態に復元する復元プログラムとが記録された記録媒 管理側装置から指示を与えることにより、前記復元プロ グラムを起動して加工済み電子情報を元の電子情報に復 元することにより電子情報を配布する電子情報配布方法

前記管理側装置は、第1の情報をランダムに発生し、こ の第1の情報を前記ユーザ側装置へ送信し、

前記ユーザ側装置は、第2の情報をランダムに発生し、 このランダムに発生した第2の情報と前記管理側装置か ら受信した第1の情報に前記管理側装置で逆加工可能な 第1の加工を施すことにより第3の情報を生成し、この 40 第3の情報を前記管理側装置へ送信し、

前記管理側装置は、前記ユーザ側装置から受信した第3 の情報に前記第1の加工の逆加工を施すことにより第1 の情報と第2の情報とを復元し、復元された第1の情報 を自身が発生した前記第1の情報と比較し、両者が一致 している場合に復元した第2の情報に前記ユーザ側装置 で逆加工可能な第2の加工を施すことにより第4の情報 を生成し、この第4の情報を前記ユーザ側装置へ送信

2

の情報に前記第2の加工の逆加工を施すことにより第2 の情報を復元し、この復元された第2の情報を自身が発 生した前記第2の情報と比較し、両者が一致している場 合に前記復元プログラムを起動させることにより前記加 工済み電子情報を復元することを特徴とする電子情報配

【請求項3】 前記管理側装置は、前記第1の情報を前 記共有情報を使用して加工し、前記ユーザ側装置へ送信 し、

10 前記ユーザ側装置は、前記管理側装置から受信した加工 済みの第1の情報を外部に一旦提示し、提示された情報 が再入力された場合に、前記第1の加工を施すことを特 徴とする請求項2に記載の電子情報配布方法。

【請求項4】 配布すべき電子情報に所定の加工を施し た加工済み電子情報と、この加工済み電子情報を加工前 の状態に復元する復元プログラムとが記録された記録媒 体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信回線を介して 管理側装置から指示を与えることにより、前記復元プロ グラムを起動して加工済み電子情報を元の電子情報に復 前記ユーザ側装置は、前記管理側装置から受信した第3 20 元することにより電子情報を配布する電子情報配布方法 において、

前記ユーザ側装置は、前記電子情報に固有の第1の情報 と前記ユーザ側装置と前記管理側装置とで予め共有して いる共有情報とを使用してパラメータを生成し、このパ ラメータに基づいて前記ユーザ側装置に関係する固有の 第2の情報に第1の加工を施すことにより第3の情報を 生成し、この第3の情報を前記管理側装置へ送信し、 前記管理側装置は、前記第1の情報と前記共有情報とか ら前記パラメータを生成し、前記ユーザ側装置から受信 体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信回線を介して 30 した第3の情報を前記パラメータを使用して前記第1の 加工の逆加工を施すことにより前記第2の情報を復元 し、この復元した第2の情報に前記パラメータを使用し て第2の加工を施すことにより第4の情報を生成し、こ の第4の情報を前記ユーザ側装置へ送信し、

> 前記ユーザ側装置は、前記管理側装置から受信した第4 の情報に前記パラメータを使用して前記第2の加工の逆 加工を施すことにより第2の情報を復元し、この復元さ れた第2の情報を前記ユーザ側装置に関係する前記固有 の第2の情報と比較し、両者が一致している場合に前記 復元プログラムを起動させることにより前記加工済み電 子情報を復元することを特徴とする電子情報配布方法。 【請求項5】 前記ユーザ側装置に関係する固有の第2 の情報は、ユーザ識別用の情報、ユーザ側装置固有の情 報またはそのオペレーティングシステム固有の情報のい ずれか一つまたは複数であることを特徴とする請求項4 に記載の電子情報配布方法。

【請求項6】 配布すべき電子情報に所定の加工を施し た加工済み電子情報と、この加工済み電子情報を加工前 の状態に復元する復元プログラムとが記録された記録媒 前記ユーザ側装置は、前記管理側装置から受信した第4 50 体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信回線を介して

管理側装置から指示を与えることにより、前記復元プログラムを起動して加工済み電子情報を元の電子情報に復元することにより電子情報を配布するためのユーザ側装置で使用されるプログラムが記録された記録媒体であって、

第1の情報をランダムに発生させるステップと、 前記第1の情報に前記管理側装置で逆加工可能な第1の 加工を施すことにより第2の情報を生成させるステップ

前記第2の情報を前記管理側装置へ送信させるステップ 10 と、

前記管理側装置が、前記ユーザ側装置から受信した第2 の情報を前記第1の加工の逆加工を施すことにより復元 した第1の情報に前記ユーザ側装置で逆加工可能な第2 の加工を施すことにより生成して送信した第4の情報を 受信させるステップと、

前記管理側装置から受信した第4の情報に前記第2の加工の逆加工を施すことにより第1の情報を復元させるステップと、

復元された第1の情報を自身が発生した前記第1の情報 20 と比較させるステップと、

両者の比較結果が一致している場合に前記復元プログラムを起動させるステップとを含むコンピュータ読み取り可能なプログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項7】 配布すべき電子情報に所定の加工を施した加工済み電子情報と、この加工済み電子情報を加工前の状態に復元する復元プログラムとが記録された記録媒体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信回線を介して管理側装置から指示を与えることにより、前記復元プロ 30 グラムを起動して加工済み電子情報を元の電子情報に復元することにより電子情報を配布するための管理側装置で使用されるプログラムが記録された記録媒体であって、

前記ユーザ側装置が、ランダムに発生した第1の情報に 前記管理側装置で逆変換可能な第1の加工を施すことに より生成して送信した第2の情報を受信させるステップ

受信した第2の情報に前記第1の加工の逆加工を施すことにより第1の情報を復元させるステップと、

復元した第1の情報に前記ユーザ側装置で逆加工可能な 第2の加工を施すことにより第4の情報を生成させるス テップと

前記第4の情報を前記ユーザ側装置へ送信させるステップとを含むコンピュータ読み取り可能なプログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項8】 配布すべき電子情報に所定の加工を施した加工済み電子情報と、この加工済み電子情報を加工前の状態に復元する復元プログラムとが記録された記録媒体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信回線を介して 50

管理側装置から指示を与えることにより、前記復元プログラムを起動して加工済み電子情報を元の電子情報に復

元することにより電子情報を配布するためのユーザ側装置で使用されるプログラムが記録された記録媒体であって

4

前記管理側装置が、ランダムに発生して送信した第1の 情報を受信させるステップと、

第2の情報をランダムに発生させるステップと、

前記ランダムに発生した第2の情報と前記管理側装置から受信した第1の情報とに前記管理側装置で逆加工可能な第1の加工を施すことにより第3の情報を生成させるステップと、

前記第3の情報を前記管理側装置へ送信させるステップ と

前記管理側装置が、前記ユーザ側装置から受信した第3の情報に前記第1の加工の逆加工を施すことにより第1の情報と第2の情報とを復元し、復元した第1の情報を自身が発生した前記第1の情報と比較し、両者が一致している場合に復元した第2の情報に前記ユーザ側装置で逆加工可能な第2の加工を施すことにより生成して送信した第4の情報を受信させるステップと、

受信した第4の情報に前記第2の加工の逆加工を施すことにより第2の情報を復元させるステップと、

復元された第2の情報を自身が発生した前記第2の情報 と比較するステップと、

両者の比較結果が一致している場合に前記復元プログラムを起動させるステップとを含むコンピュータ読み取り可能なプログラムを記録したことを特徴とする記録媒体。

ご 【請求項9】 配布すべき電子情報に所定の加工を施した加工済み電子情報と、この加工済み電子情報を加工前の状態に復元する復元プログラムとが記録された記録媒体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信回線を介して管理側装置から指示を与えることにより、前記復元プログラムを起動して加工済み電子情報を元の電子情報に復元することにより電子情報を配布するための管理側装置で使用されるプログラムが記録された記録媒体であって

第1の情報をランダムに発生させるステップと、

40 前記第1の情報を前記ユーザ側装置へ送信させるステップと

前記ユーザ側装置で、ランダムに発生した第2の情報と前記管理側装置から受信した第1の情報とに前記管理側装置で逆加工可能な第1の加工を施すことにより生成して送信した第3の情報を受信させるステップと、

ユーザ側装置から受信した第3の情報に前記第1の加工 の逆加工を施すことにより第1の情報と第2の情報とを 復元させるステップと、

復元された第1の情報を自身が発生した前記第1の情報 と比較するステップと、 両者の比較結果が一致している場合に復元した第2の情 報に前記ユーザ側装置で逆加工可能な第2の加工を施す ことにより第4の情報を生成させるステップと、

前記第4の情報を前記ユーザ側装置へ送信させるステッ **プとを含むコンピュータ読み取り可能なプログラムを記** 録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項10】 配布すべき電子情報に所定の加工を施 した加工済み電子情報と、この加工済み電子情報を加工 前の状態に復元する復元プログラムとが記録された記録 媒体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信回線を介し 10 り前記第2の情報を復元させるステップと、 て管理側装置から指示を与えることにより、前記復元プ ログラムを起動して加工済み電子情報を元の電子情報に 復元することにより電子情報を配布するためのユーザ側 装置で使用されるプログラムが記録された記録媒体であ って、

前記電子情報に固有の第1の情報とこの第1の情報と前 記ユーザ側装置と前記管理側装置とで予め共有している 共有情報とを使用してパラメータを生成させるステップ

前記パラメータに基づいて前記ユーザ側装置に関係する 20 固有の第2の情報に第1の加工を施すことにより第3の 情報を生成させるステップと、

前記第3の情報を前記管理側装置へ送信させるステップ

前記管理側装置が、前記ユーザ側装置から受信した第3 の情報に前記第1の情報と前記共有情報とから生成した 前記パラメータを使用して前記第1の加工の逆加工を施 すことにより前記第2の情報を復元し、この復元した第 2の情報に前記パラメータを使用して第2の加工を施す テップと、

受信した第4の情報に前記パラメータを使用して前記第 2の加工の逆加工を施すことにより第2の情報を復元さ せるステップと、

復元された第2の情報を前記ユーザ側装置に関係する前 記固有の第2の情報と比較するステップと、

両者の比較結果が一致している場合に前記復元プログラ ムを起動させるステップとを含むコンピュータ読み取り 可能なプログラムを記録したことを特徴とする記録媒 体。

【請求項11】 配布すべき電子情報に所定の加工を施 した加工済み電子情報と、この加工済み電子情報を加工 前の状態に復元する復元プログラムとが記録された記録 媒体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信回線を介し て管理側装置から指示を与えることにより、前記復元プ ログラムを起動して加工済み電子情報を元の電子情報に 復元することにより電子情報を配布するための管理側装 置で使用されるプログラムが記録された記録媒体であっ

と前記ユーザ側装置と前記管理側装置とで予め共有して いる共有情報とを使用して生成したパラメータに基づい て前記ユーザ側装置に関係する固有の第2の情報に第1 の加工を施すことにより生成して送信した第3の情報を 受信させるステップと、

6

前記第1の情報と前記共有情報とから前記パラメータを 生成させるステップと、

前記ユーザ側装置から受信した第3の情報を前記パラメ ータを使用して前記第1の加工の逆加工を施すことによ

復元した第2の情報に前記パラメータを使用して第2の 加工を施すことにより第4の情報を生成させるステップ

前記第4の情報を前記ユーザ側装置へ送信させるステッ プとを含むコンピュータ読み取り可能なプログラムを記 録したことを特徴とする記録媒体。

【請求項12】 前記ユーザ側装置に関係する固有の第 2の情報は、ユーザ識別用の情報、ユーザ側装置固有の 情報またはそのオペレーティングシステム固有の情報の いずれか一つまたは複数であることを特徴とする請求項 10又は11のいずれかに記載の記録媒体。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明はコンテンツ、具体的 にはソフトウェア、画像データ等のデジタルをCD-RDM, フレキシブルディスク等の記録媒体に記録した状態で配 布する方法に関する。

#### [0002]

【従来の技術】―般的にコンテンツと称されるソフトウ ことにより生成して送信した第4の情報を受信させるス 30 ェア,画像等の電子情報はCD-ROM,フレキシブルディス ク等の記録媒体に記録した状態で通常は有料で販売され るが、無料で配布される場合もある。また近年では、コ ンテンツを圧縮化、暗号化等のデータ変換(加工)を行 なった上で記録した記録媒体をまず無料で配布してお き、希望者にのみ逆データ変換のための情報を与えるこ とによりその使用を可能にするというような方法も採ら れる。この際、逆データ変換のための情報を有料とする 場合と無料とする場合との両方があり得るが、いずれに しろそのような情報のセキュリィティが必要になる。

【0003】更に、上述のような情報を通信回線を介し 40 て送受する場合には、しかも有料である場合には、当然 のことながら双方の身元確認(認証)が必要になり、こ れに伴ってID、パスワード等のセキュリィティも同時に 必要になる。

【0004】このような事情から、従来はたとえば、図 15または図16の模式図に示されているような手法が採用 されいた。なお、いずれの例においても、ユーザ側装置 1とはコンテンツの利用を希望するユーザが使用するコ ンピュータシステムを、サーバ側装置2とはコンテンツ 前記ユーザ側装置が、前記電子情報に固有の第1の情報 50 を有料で販売または無料で配布する組織のコンピュータ システムである。

【0005】まず、図15を参照して、従来技術の一例に ついて説明する。但し、この例では、コンテンツC自体 はユーザの手元にはなく、通信回線3を介してサーバ側 装置2から暗号化されて送信される。

【0006】図15において、ユーザ側装置1では、まず ユーザが自身の識別符号 (以下、ユーザIDと言う)UIDと パスワードPku とを自身で入力して通信回線3を介して サーバ側装置2へ送信させる。

【0007】サーバ側装置2では、ユーザ側装置1から 10 ユーザID UIDとパスワードPWu とを通信回線3を介して 受信すると、パスワード検索部21が ID/パスワードデー タベース22に予め登録されて蓄積されている複数のユー ザのユーザIDを検索させて登録済みのパスワードの中か ら対応するパスワードPwc を取り出す。そして、サーバ 側装置2では、受信したユーザのパスワードPhu と ID/ パスワードデータベース22から取り出した登録済みのパ スワードPWc とを比較部23が比較し、一致検出を行な ì.

【0008】比較部23による比較の結果、両者が一致し 20 た場合には、暗号化部24がコンテンツCを登録済みのパ スワードPWc で暗号化し、連結部25が暗号化部24により 暗号化されたコンテンツE(C, Pwc) に復号化プログラム Pを連結し、その結果として得られる送信データP+E(C, PWc) をユーザ側装置1へ通信回線3を介して送信させ

【0009】この送信データP+E(C, PWc) を受信したユ ーザ側装置1では、復号化部11が先にユーザ自身が入力 したパスワードPluc で送信データP+E(C, Pluc)を復号 し、その結果得られる復号プログラムPによりコンテン 30 ツCを得る。

【0010】次に、図16を参照して、従来技術の他の例 について説明する。但し、この例では、コンテンツCが **暗号化されたコンテンツ(以下、暗号化コンテンツと言** う) E(C. Key) 自体が予めCD-ROM等の記録媒体に記録さ れた状態でユーザの手元に配布されており、通信回線3 を介してサーバ側装置2から復号化のためのキーが送信 される。ユーザ側装置1ではこのサーバ側装置2から送 信されてくるキーで手元の暗号化コンテンツE(C, Key) を復号化する。

【0011】図16において、ユーザ側装置1では、まず ユーザが自身のユーザID UIDとパスワードPWu と予め入 手しているCD-ROM等の記録媒体のラベル等に記載されて いるコンテンツID C-ID とを入力して通信回線3を介し てサーバ側装置2へ送信させる.

【0012】サーバ側装置2では、ユーザ側装置1から ユーザID UIDとパスワードPWu とを通信回線3を介して 受信すると、パスワード検索部21が ID/パスワードデー タベース22に予め登録されて蓄積されている複数のユー ザのユーザIDを検索して登録済みのスワードの中から対 50 を通信回線を介して送受する危険性を回避し得る。

応するパスワードPtc を取り出す。そしてサーバ側装置 2では、受信したユーザのパスワードPlu と ID/パスワ ードデータベース22から取り出した登録済みのパスワー ドPluc とを比較部23が比較し、一致検出を行なう。

8

【0013】比較部23による比較の結果、ユーザ側装置 1から受信したパスワードPlu と ID/パスワードデータ ベース22から読み出した登録済みパスワードPkc とが一 致した場合には、暗号化部24がコンテンツID C-ID に対 応るう復号化キーKey を登録済みパスワードPWc で暗号 化し、連結部25が暗号化部24により暗号化された復号化 キーE(Key, Plvc)を送信データとしてユーザ側装置1へ 通信回線3を介して送信する。

【0014】この送信データとしての復号化キーE(Key, Plic)を受信したユーザ側装置1では、第1復号化部11 1 が先にユーザ自身が入力したパスワードPWu で復号化 キーE(Key, Pluc) を復号して復号化キーKey を得る。そ して、この復号化キーKey を使用して、既に入手済みの 暗号化されたコンテンツE(C, Key)を第2復号化部112 が復号することにより、最終的にコンテンツCを得る。 【0015】なお、上述のいずれの例においても、コン テンツCが有料である場合には、サーバ側装置2におい て適宜のタイミングで課金のための処理を行なうことが 可能である。

[0016]

【発明が解決しようとする課題】上述の第1の従来例で は、サーバ側においてユーザのパスワードでコンテンツ を暗号化してユーザ側へ送信するため、その都度、コン テンツを暗号化する必要があり、サーバ側での負担が大 きい。また、暗号化されたコンテンツが通信回線を介し て送信されるため、通信コストが大きくなり、更に通信 中にエラーが生じてユーザ側で完全なコンテンツを受信 出来ない虞もある。また更に、ユーザ側からサーバ側へ パスワードが平文で送信されるため、漏洩の虞がある。 【0017】また、上述の第2の従来例では、サーバ側 でコンテンツ毎の復号化キーを管理する必要がある。ま たこの復号化キーが漏洩した場合には防御策がなく、コ ンテンツ自体は暗号化されているとはいえそれを記録し た記録媒体が予め無料で配布されているため、多額の損 失が生じる虞がある。また、ユーザに予め配布するコン 40 テンツにそれを識別するための情報 (コンテンツID) を 付加しておく必要がある。更に、ユーザ側からサーバ側 へパスワードが平文で送信されるため、漏洩の虞があ

【0018】本発明はこのような事情に鑑みてなされた ものであり、電子情報(コンテンツ)そのものはなんら かの加工(たとえば圧縮等)を加えた上で従来同様にCD -ROM等の記録媒体で予め配布しておき、加工された電子 情報を復元するための情報を通信回線を介して送信す る。これにより、膨大なデータ量にもなりうる電子情報 【0019】また、ユーザ側装置またはサーバ側装置において発生された乱数を双方で共有する共有秘密情報 (たとえばパスワード等)で暗号化して交換し、自身で発生して送信した乱数が戻ってきた場合にのみ相互を認証して電子情報の復元を開始するようにする。これにより、相互の認証がより厳密に行なえるようになる。

【0020】更に、ユーザ側装置で発生させた乱数を共有秘密情報で暗号化してサーバ側装置へ送信し、サーバ側装置は共有秘密情報で暗号を解読し、再度共有秘密情報で乱数を暗号化してユーザ側装置へ送信する。これを 10ユーザ側装置で再度共有秘密情報で解読し、得られた乱数が自身がサーバ側装置へ送信した乱数である場合には電子情報の復元を開始する。これにより、相互に認証がより厳密に行なえると共に、電子情報を復元するための情報が漏洩することがない。

【0021】また更に、サーバ側装置で生成した乱数をユーザ側装置へ送信し、ユーザ側装置では自身で生成した乱数と合わせて共有秘密情報で暗号化してユーザ側装置へ送信する。サーバ側装置では、共有秘密情報で暗号を解読し、サーバ側装置で生成して送信した乱数が得られればユーザ側装置を正規のユーザと認証する。また、サーバ側装置はこの際にユーザ側装置で生成して送信してきた乱数も取り出し、それに何らかのランダムな情報を加えて共有秘密情報で暗号化してユーザ側装置へ送信する。ユーザ側装置では、共有秘密情報により暗号を解読し、得られた乱数が自身で生成して送信した乱数であれば、電子情報の復元を開始する。これにより、相互に認証がより厳密に行なえると共に、電子情報を復元するための情報が漏洩することがない。

【0022】更にまた、ユーザ側装置とサーバ側装置と 30 の双方で電子情報に固有な情報と共有秘密情報とから暗号化/復号化のキーを生成し、ユーザ側装置からユーザ側装置に関係する情報(たとえば、ユーザID,ハードウェアのID,オペレーティングシステムのID等)を暗号化してサーバ側装置へ送信する。サーバ側装置では、キーにより暗号を解読し、ユーザ側装置に関係する情報を取り出す。更に、サーバ側装置はユーザ側装置に関係する情報に自身で発生した乱数を加えて暗号化しげユーザ側装置へ送信する。ユーザ側装置では、暗号を解読して得られた結果が自身が発生してサーバ側装置へ送信した情 40 報であれば、電子情報の復元を開始する。これにより、相互に認証がより厳密に行なえると共に、電子情報を復元するための情報が漏洩することがない。

#### [0023]

【課題を解決するための手段】本発明は、配布すべき電子情報に所定の加工を施した加工済み電子情報と、この加工済み電子情報を加工前の状態に復元する復元プログラムとが記録された記録媒体の読み取りが可能なユーザ 側装置に通信回線を介して管理側装置から指示を与えることにより、復元プログラムを起動して加工済み解子情

10

報を元の電子情報に復元することにより電子情報を配布する電子情報配布方法であって、ユーザ側装置は、第1の情報をランダムに発生し、この第1の情報に管理側装置で逆加工可能な第1の加工を施すことにより第2の情報を生成し、この第2の情報を管理側装置へ送信し、管理側装置は、ユーザ側装置から受信した第2の情報を復元し、この復元した第1の情報にユーザ側装置で逆加工可能な第2の加工を施すことにより第3の情報を生成し、この第3の情報をユーザ側装置へ送信し、ユーザ側装置は、管理側装置から受信した第3の情報を復元し、この復元された第1の情報を自身が発生した第1の情報と比較し、両者が一致している場合に復元プログラムを起動させることにより加工済み電子情報を復元することを特徴とする。

【0024】また本発明は、配布すべき電子情報に所定 の加工を施した加工済み電子情報と、この加工済み電子 情報を加工前の状態に復元する復元プログラムとが記録 された記録媒体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信 回線を介して管理側装置から指示を与えることにより、 復元プログラムを起動して加工済み電子情報を元の電子 情報に復元することにより電子情報を配布する電子情報 配布方法であって、管理側装置は、第1の情報をランダ ムに発生し、この第1の情報をユーザ側装置へ送信し、 ユーザ側装置は、第2の情報をランダムに発生し、この ランダムに発生した第2の情報と管理側装置から受信し た第1の情報に管理側装置で逆加工可能な第1の加工を 施すことにより第3の情報を生成し、この第3の情報を 管理側装置へ送信し、管理側装置は、ユーザ側装置から 受信した第3の情報に第1の加工の逆加工を施すことに より第1の情報と第2の情報とを復元し、復元された第 1の情報を自身が発生した第1の情報と比較し、両者が 一致している場合に復元した第2の情報にユーザ側装置 で逆加工可能な第2の加工を施すことにより第4の情報 を生成し、この第4の情報をユーザ側装置へ送信し、ユ ーザ側装置は、管理側装置から受信した第4の情報に第 2の加工の逆加工を施すことにより第2の情報を復元 し、この復元された第2の情報を自身が発生した第2の **情報と比較し、両者が一致している場合に復元プログラ** ムを起動させることにより加工済み電子情報を復元する ことを特徴とする。

【0025】また本発明は、上述の電子情報配布方法において、管理側装置が、第1の情報を共有情報を使用して加工し、ユーザ側装置へ送信し、ユーザ側装置が、管理側装置から受信した加工済みの第1の情報を外部に一旦提示し、提示された情報が再入力された場合に、第1の加工を施すことを特徴とする。

側装置に通信回線を介して管理側装置から指示を与える 【0026】また本発明は配布すべき電子情報に所定のことにより、復元プログラムを起動して加工済み電子情 50 加工を施した加工済み電子情報と、この加工済み電子情

報を加工前の状態に復元する復元プログラムとが記録さ れた記録媒体の読み取りが可能なユーザ側装置に通信回 線を介して管理側装置から指示を与えることにより、復 元プログラムを起動して加工済み電子情報を元の電子情 報に復元することにより電子情報を配布する電子情報配 布方法であって、ユーザ側装置は、電子情報に固有の第 1の情報とユーザ囲装置と管理側装置とで予め共有して いる共有情報とを使用してパラメータを生成し、このパ ラメータに基づいてユーザ側装置に関係する固有の第2 の情報に第1の加工を施すことにより第3の情報を生成 し、この第3の情報を管理側装置へ送信し、管理側装置 は、第1の情報と共有情報とからパラメータを生成し、 ユーザ側装置から受信した第3の情報をパラメータを使 用して第1の加工の逆加工を施すことにより第2の情報 を復元し、この復元した第2の情報にパラメータを使用 して第2の加工を施すことにより第4の情報を生成し、 この第4の情報をユーザ側装置へ送信し、ユーザ側装置 は、管理側装置から受信した第4の情報にパラメータを 使用して第2の加工の逆加工を施すことにより第2の情 報を復元し、この復元された第2の情報をユーザ側装置 に関係する固有の第2の情報と比較し、両者が一致して いる場合に復元プログラムを起動させることにより加工 済み電子情報を復元することを特徴とする。

【0027】また本発明に係る電子情報配布方法は、上述の発明において、ユーザ側装置に関係する固有の第2の情報は、ユーザ識別用の情報、ユーザ側装置固有の情報またはそのオペレーティングシステム固有の情報のいずれか一つまたは複数であることを特徴とする。

【0028】また本発明に係る記録媒体は、配布すべき 電子情報に所定の加工を施した加工済み電子情報と、こ の加工済み電子情報を加工前の状態に復元する復元プロ グラムとが記録された記録媒体の読み取りが可能なユー ザ側装置に通信回線を介して管理側装置から指示を与え ることにより、復元プログラムを起動して加工済み電子 情報を元の電子情報に復元することにより電子情報を配 布するためのユーザ側装置で使用されるプログラムが記 録された記録媒体であって、第1の情報をランダムに発 生させるステップと、第1の情報に管理側装置で逆加工 可能な第1の加工を施すことにより第2の情報を生成さ せるステップと、第2の情報を管理側装置へ送信させる ステップと、管理側装置が、ユーザ側装置から受信した 第2の情報を第1の加工の逆加工を施すことにより復元 した第1の情報にユーザ側装置で逆加工可能な第2の加 工を施すことにより生成して送信した第4の情報を受信 させるステップと、管理側装置から受信した第4の情報 に第2の加工の逆加工を施すことにより第1の情報を復 元させるステップと、復元された第1の情報を自身が発 生した第1の情報と比較させるステップと、両者の比較 結果が一致している場合に復元プログラムを起動させる ステップとを含むコンピュータ読み取り可能なプログラ ムを記録したことを特徴とする。

【0029】本発明に係る記録媒体は、配布すべき電子 情報に所定の加工を施した加工済み電子情報と、この加 工済み電子情報を加工前の状態に復元する復元プログラ ムとが記録された記録媒体の読み取りが可能なユーザ関 装置に通信回線を介して管理側装置から指示を与えるこ とにより、復元プログラムを起動して加工済み電子情報 を元の電子情報に復元することにより電子情報を配布す るための管理側装置で使用されるプログラムが記録され た記録媒体であって、ユーザ側装置が、ランダムに発生 した第1の情報に管理側装置で逆変換可能な第1の加工 を施すことにより生成して送信した第2の情報を受信さ せるステップと、受信した第2の情報に第1の加工の逆 加工を施すことにより第1の情報を復元させるステップ と、復元した第1の情報にユーザ側装置で逆加工可能な 第2の加工を施すことにより第4の情報を生成させるス テップと、第4の情報をユーザ側装置へ送信させるステ ップとを含むコンピュータ読み取り可能なプログラムを 記録したことを特徴とする。

12

【0030】また本発明に係る記録媒体は、配布すべき 電子情報に所定の加工を施した加工済み電子情報と、こ の加工済み電子情報を加工前の状態に復元する復元プロ グラムとが記録された記録媒体の読み取りが可能なユー ザ側装置に通信回線を介して管理側装置から指示を与え ることにより、復元プログラムを起動して加工済み電子 情報を元の電子情報に復元することにより電子情報を配 布するためのユーザ側装置で使用されるプログラムが記 録された記録媒体であって、管理側装置が、ランダムに 発生して送信した第1の情報を受信させるステップと、 第2の情報をランダムに発生させるステップと、ランダ ムに発生した第2の情報と管理側装置から受信した第1 の情報とに管理側装置で逆加工可能な第1の加工を施す ことにより第3の情報を生成させるステップと、第3の 情報を管理側装置へ送信させるステップと、管理側装置 が、ユーザ側装置から受信した第3の情報に第1の加工 の逆加工を施すことにより第1の情報と第2の情報とを 復元し、復元した第1の情報を自身が発生した第1の情 報と比較し、両者が一致している場合に復元した第2の 情報にユーザ側装置で逆加工可能な第2の加工を施すこ とにより生成して送信した第4の情報を受信させるステ ップと、受信した第4の情報に第2の加工の逆加工を施 すことにより第2の情報を復元させるステップと、復元 された第2の情報を自身が発生した第2の情報と比較す るステップと、両者の比較結果が一致している場合に復 元プログラムを起動させるステップとを含むコンピュー 夕読み取り可能なプログラムを記録したことを特徴とす る.

【0031】また本発明に係る記録媒体は、配布すべき 電子情報に所定の加工を施した加工済み電子情報と、こ の加工済み電子情報を加工前の状態に復元する復元プロ グラムとが記録された記録媒体の読み取りが可能なユー ザ側装置に通信回線を介して管理側装置から指示を与え ることにより、復元プログラムを起動して加工済み電子 情報を元の電子情報に復元することにより電子情報を配 布するための管理側装置で使用されるプログラムが記録 された記録媒体であって、第1の情報をランダムに発生 させるステップと、第1の情報をユーザ側装置へ送信さ せるステップと、ユーザ側装置で、ランダムに発生した 第2の情報と管理側装置から受信した第1の情報とに管 理側装置で逆加工可能な第1の加工を施すことにより生 10 成して送信した第3の情報を受信させるステップと、ユ ーザ側装置から受信した第3の情報に第1の加工の逆加 工を施すことにより第1の情報と第2の情報とを復元さ せるステップと、復元された第1の情報を自身が発生し た第1の情報と比較するステップと、両者の比較結果が 一致している場合に復元した第2の情報にユーザ側装置 で逆加工可能な第2の加工を施すことにより第4の情報 を生成させるステップと、第4の情報をユーザ側装置へ 送信させるステップとを含むコンピュータ読み取り可能 なプログラムを記録したことを特徴とする。

【0032】また本発明に係る記録媒体は、配布すべき 電子情報に所定の加工を施した加工済み電子情報と、こ の加工済み電子情報を加工前の状態に復元する復元プロ グラムとが記録された記録媒体の読み取りが可能なユー ザ側装置に通信回線を介して管理側装置から指示を与え ることにより、復元プログラムを起動して加工済み電子 情報を元の電子情報に復元することにより電子情報を配 布するためのユーザ側装置で使用されるプログラムが記 録された記録媒体であって、電子情報に固有の第1の情 報とこの第1の情報とユーザ側装置と管理側装置とで予 30 ついて説明し、その後に実際の実施の形態について説明 め共有している共有情報とを使用してパラメータを生成 させるステップと、パラメータに基づいてユーザ側装置 に関係する固有の第2の情報に第1の加工を施すことに より第3の情報を生成させるステップと、第3の情報を 管理側装置へ送信させるステップと、管理側装置が、ユ ーザ側装置から受信した第3の情報に第1の情報と共有 情報とから生成したパラメータを使用して第1の加工の 逆加工を施すことにより第2の情報を復元し、この復元 した第2の情報にパラメータを使用して第2の加工を施 すことにより生成して送信した第4の情報を受信させる 40 ステップと、受信した第4の情報にパラメータを使用し て第2の加工の逆加工を施すことにより第2の情報を復 元させるステップと、復元された第2の情報をユーザ側 装置に関係する固有の第2の情報と比較するステップ と、両者の比較結果が一致している場合に復元プログラ ムを起動させるステップとを含むコンピュータ読み取り 可能なプログラムを記録したことを特徴とする。

【0033】また本発明に係る記録媒体は、配布すべき 電子情報に所定の加工を施した加工済み電子情報と、こ の加工済み電子情報を加工前の状態に復元する復元プロ 50 14

グラムとが記録された記録媒体の読み取りが可能なユー ザ側装置に通信回線を介して管理側装置から指示を与え ることにより、復元プログラムを起動して加工済み電子 情報を元の電子情報に復元することにより電子情報を配 布するための管理側装置で使用されるプログラムが記録 された記録媒体であって、ユーザ側装置が、電子情報に 固有の第1の情報とユーザ側装置と管理側装置とで予め 共有している共有情報とを使用して生成したパラメータ に基づいてユーザ側装置に関係する固有の第2の情報に 第1の加工を施すことにより生成して送信した第3の情 報を受信させるステップと、第1の情報と共有情報とか らパラメータを生成させるステップと、ユーザ側装置か ら受信した第3の情報をパラメータを使用して第1の加 工の逆加工を施すことにより第2の情報を復元させるス テップと、復元した第2の情報にパラメータを使用して 第2の加工を施すことにより第4の情報を生成させるス テップと、第4の情報をユーザ側装置へ送信させるステ ップとを含むコンピュータ読み取り可能なプログラムを 記録したことを特徴とする。

【0034】また本発明に係る記録媒体は、上述の記録 20 媒体において、ユーザ側装置に関係する固有の第2の情 報は、ユーザ識別用の情報,ユーザ側装置固有の情報ま たはそのオペレーティングシステム固有の情報のいずれ か一つまたは複数であることを特徴とする。

#### [0035]

【発明の実施の形態】以下、本発明をその実施の形態を 示す図面に基づいて詳述するが、まず最初に本発明の電 子情報配布方法 (以下、本発明方法という) を実施する ためのシステム構成を説明し、次に本発明方法の原理に する。

【0036】図1は本発明方法の実施に使用されるシス テム構成の一例を示す模式図である。図1において、参 照符号1は本発明方法により有料または無料で配布され る電子情報 (以下、コンテンツと言う) を利用するユー ザが使用するコンピュータシステム(以下、ユーザ側装 置と言う)を示しており、参照符号2はそのコンテンツ Cを有料または無料で配布する業者が自身で、または他 の業者に委託して運営する管理側装置を示している。な お、ユーザ側装置1とサーバ側装置2とはたとえば一般 の公衆電話回線等の通信回線3で接続されており、いわ ゆるコンピュータ通信が可能である。

【0037】ユーザ側装置1は、大きくは本体111.ディ スプレイ112 及び入力操作手段 (キーボード113,マウス 114 等)で構成されている。本体111 には、通常のコン ピュータシステムと同様に、ハードディスクドライブ(H DD)111, フレキシブルディスクドライブ(FDD)115, CD-R OMドライブ116 及び図示されていないCPU, RAM, ROM等 が備えられている。

【0038】CD-ROMドライブ116 にはCD-ROM CD が装入

されるが、このCD-ROM CD には本発明方法により配布さ れるコンテンツCをたとえば圧縮加工したデジタルデー タCCと その解凍用のプログラムUPと、更に本発明方法の 実行に必要なプログラム(以下、実行プログラムと言 う)P1とが記録されている。なお、FDD115にはフレキシ ブルディスクFDが装入されるが、このフレキシブルディ" スクFDにコンテンツCをたとえば圧縮加工したデジタル データCCとその解凍用のプログラムUPと、更に実行プロ グラムEP1 とを記録しておいてもよく、またCD-ROM CD. フレキシブルディスクFD以外の記録媒体を利用すること 10 も勿論可能である。

15

【0039】いずれにしろ、記録媒体に記録されている コンテンツCをたとえば圧縮加工したデジタルデータCC とその解凍用のプログラムUPと、更に実行プログラムIP 1 とは本体110 のHDD111に一旦記憶されてから実際に使 用される。

【0040】一方、サーバ側装置2も基本的には一般的 なコンピュータシステムであり、HDD211が備えられてお り、このHDD211には本発明方法の実行に必要な実行プロ グラムEP2 がたとえばCD-ROM CD 等の記録媒体からイン 20 ストールされて記憶されている。

【0041】図2は本発明方法の第1の原理を説明する ための棋式図、図3はそのユーザ側装置1の動作手順を 示すフローチャート、図4はサーバ側装置2の動作手順 を示すフローチャートである。

【0042】なお、以下の各原理説明においては、コン テンツC自体は自己解凍型のソフトウェアとして圧縮さ れたデジタルデータCCの状態でCD-ROM CD に記録されて ユーザの手元に予め無料で配布されており、このCD-ROM CD には更に圧縮されたデジタルデータCCを自己解凍す 30 るための解凍プログラムUPと、この解凍プログラムUPを 起動させるための処理を実行するユーザ側装置1用の実 行プログラムEP1 とが記録されている。また、ユーザ側 装置1において実際に動作するのは実行プログラムEP1 であり、サーバ側装置2において実際に動作するのは実 行プログラムEP2 である。

【0043】図2において、ユーザ側装置1では、まず ユーザが自身のユーザ識別番号(以下、ユーザIDと言 う)UIDを入力すると、それを実行プログラムEP1 が通信 回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる(ステップ 40 S11)。また同時に、ユーザは共有秘密情報Suをユーザ側 装置1に入力する。この共有秘密情報Suが入力される と、実行プログラムIP1 はランダム情報 (乱数) R1を発 生させ (ステップS12)、この乱数R1を共有秘密情報Suを バラメータとしてデータ変換部31にデータ変換を施させ ることによりデータC(R1, Su) を生成し (ステップS1 3)、ユーザに提示する.

【0044】このようにして実行プログラムEP1 が提示 したデータC(R1, Su) をユーザが再度ユーザ側装置1に 入力することにより、実行プログラムEP1 はそれを通信 50 する (ステップS33)。この乱数R1と共有秘密情報Suとが

16 回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる(ステップ

【0045】サーバ側装置2では、ユーザ側装置1から ユーザID UID及びデータC(R1, Su)を通信回線3を介し て受信すると (ステップ\$21)、実行プログラムEP2 が共 有秘密情報検索部41にデータベース42に予め登録されて 蓄積されている複数のユーザのユーザID UIDを検索させ て登録済みの共有秘密情報の中から対応する登録済みの 共有秘密情報Ssを取り出させる(ステップS22)。そして 実行プログラムEP2 は、受信したデータC(R1, Su) をデ ータベース42から取り出した登録済みの共有秘密情報Ss でデータ逆変換部43に逆変換させて乱数R1を得る(ステ ップ:S23)。

【0046】次にサーバ側装置2では、実行プログラム EP2 が新たにランダム情報 (乱数)R2を発生させ (ステ ップS24)、データ逆変換部43により得られた乱数R1と乱 数R2とを合わせたデータをデータベース42から読み出し た登録済みの共有秘密情報Ssを使用してデータ変換部44 に変換させてデータC(R2//R1, Ss) を生成し(ステップ S25)、通信回線3を介してユーザ側装置1へ送信させる (ステップS26)。

【0047】なお、データ変換部44でこのデータC(R2// R1, Ss) を生成する時点で、課金処理が必要であれば実 行する。

【0048】このデータC(R2//R1, Ss) を受信すると (ステップS15)、ユーザ側装置1では、実行プログラムE P1 がデータ逆変換部32に先にユーザ自身が入力した共 有秘密情報Suで逆変換させることにより、乱数R1を得る (ステップS16)。実行プログラムEP1 は、このデータ逆 変換部32で得られた乱数R1を先に自身が発生させた乱数 R1と比較部33で比較し (ステップS17)、一致していれば 自己解凍プログラムUPを起動して圧縮されているコンテ ンツCCの解凍を開始させる (ステップS18)。

【0049】図5は本発明方法の第2の原理を説明する ための模式図、図6はそのユーザ側装置1の動作手順を 示すフローチャート、 図7はサーバ側装置2の動作手順 を示すフローチャートである。

【0050】ユーザ側装置1では、まずユーザが自身の ユーザID UIDを入力すると、それを実行プログラムEP1 が通信回線3を介してサーバ順装置2へ送信させる(ス テップS31)。

【0051】これに対して、サーバ側装置2はユーザ側 装置1からユーザID UIDを受信すると(ステップS41)、 ランダム情報 (乱数) R1を発生させ (ステップS42)、通 信回線3を介してユーザ側装置1へ送信させる (ステッ フS43)。ユーザ側装置1ではこの乱数B1を受信してユー ザに提示する (ステップS32)。

【0052】ユーザは、このサーバ側装置2から提示さ れた乱数R1と共有秘密情報Suとをユーザ側装置1に入力 入力されると、実行プログラムEP1 はランダム情報(乱数) R2を発生させ(ステップS34)、共有秘密情報Suをパラメータとしてデータ変換部31に乱数R1と乱数R2とを合わせてデータ変換を施させてデータC(R2//R1, Su) を生成させ(ステップS35)、ユーザに提示する。

【0053】このようにして実行プログラムEP1 が提示したデータC(R2//R1, Su) をユーザが再度ユーザ側装置1に入力することにより、実行プログラムEP1 はそれを通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる(ステップS36)。

【0054】サーバ側装置2では、ユーザ側装置1からデータC(R2/R1, Su)を通信回線3を介して受信すると(ステップS44)、実行プログラムEP2が先に受信しているユーザID UIDに従って共有秘密情報検索部41にデータベース42に予め登録されて蓄積されている複数のユーザのユーザID UIDを検索させて登録済みの共有秘密情報の中から対応する登録済みの共有秘密情報Ssを取り出させる(ステップS45)。そして実行プログラムEP2は、受信したデータC(R2/R1, Su)をデータベース42から取り出された登録済みの共有秘密情報Ssでデータ逆変換部43に20逆変換させて乱数R1, R2を得る(ステップS46)。

【0055】次にサーバ側装置2では、実行プログラム EP2 がデータ逆変換部43が取り出した乱数R1を先にユーザ側装置1へ送信した乱数R1と比較部45に比較させ(ステップS47)、一致していれば、新たにランダム情報(乱数)R3を発生させ(ステップS48)、この乱数R3と先にデータ逆変換部43により得られた乱数R2とを合わせたデータをデータベース42から読み出した登録済みの共有秘密情報Ssを使用してデータ変換部44に変換させてデータC(R3//R2、Ss)を生成させ(ステップS49)、通信回線3を介してユーザ側装置1へ送信させる(ステップS50)。【0056】なお、データ変換部44でこのデータC(R3//R2、Ss)を生成する時点で、課金処理が必要であれば実行する。

【0057】このデータC(R3//R2, Ss)を受信すると(ステップS37)、ユーザ側装置1では、実行プログラムEP1がデータ逆変換部32に先にユーザ自身が入力した共有秘密情報Suで逆変換させることにより(ステップS38)、乱数R2を得る。実行プログラムEP1は、このデータ逆変換部32で得られた乱数R2を先に自身が発生した乱数40R2と比較部33に比較させ(ステップS39)、一致していれば自己解凍プログラムUPを起動して圧縮されているコンテンツCCの解凍を開始させる(ステップS40)。

【0058】図8は本発明方法の第3の原理を説明するための模式図、図9はそのユーザ側装置1の動作手順を示すフローチャート、図10はサーバ側装置2の動作手順を示すフローチャートである。

【0059】ユーザ側装置1では、まずユーザが自身の 成した変換変換パラメータKYD でデータ変換部44に変換 スーザID UIDを入力すると、それを実行プログラムEP1 させてデータC(R2//HID, KY)を得る (ステップ578).こ が通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる (ス 50 のデータ変換部44により得られたデータC(R2//HID, KY)

18

テップS51)。また同時に、ユーザは共有秘密情報Suをユーザ側装置1に入力する(ステップS52)。この共有秘密情報Suが入力されると、実行プログラムEP1 はコンテンツCの固有情報(以下、コンテンツ固有情報と言う)PIDをCD-RDM CD から読み出し(ステップS53)、これと共有秘密情報Suとから変換パラメータ生成部34に変換パラメータKYを生成させる(ステップS54)。

【0060】次に、実行プログラムEP1 は、変換パラメータKYによって、ユーザUID とユーザ側装置 1 に固有の10 ハードウェア固有情報、またはユーザ側装置 1 にインストールされているOS (オペレーティングシステム) 固有の情報(以下、ハード/OS固有情報と言う)HIDを読み出し(ステップS55)、これとユーザID UIDとを合わせて変換パラメータKYによりデータ変換部31にデータ変換を施させてデータC(HID//UID, KY) を生成させ(ステップS56)、ユーザに提示する。

【0061】このようにして実行プログラムEP1 が提示したデータC(HID/UID, KY)をユーザが再度ユーザ側装置1に入力することにより、実行プログラムEP1 はそれを通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる(ステップS57)。

【0062】サーバ側装置2では、ユーザ側装置1からデータC(HID/UID, KY)を通信回線3を介して受信すると(ステップ\$72)、実行プログラムEP2が先に受信しているユーザID UIDに従って(ステップ\$71)、共有秘密情報検索部41にデータベース42に予め登録されて蓄積されている複数のユーザのユーザIDを検索させて登録済みの共有秘密情報の中から対応する登録済みの共有秘密情報Ssを取り出させる(ステップ\$73)。そして実行プログラムBP2は、この共有秘密情報SsとコンテンツCの固有情報PIDとから変換パラメータ生成部46にパラメータKYを生成させる(ステップ\$74)。

【0063】次に、サーバ側装置2では、実行プログラムEP2が、変換パラメータ生成部46が生成したパラメータKYを使用して、先にユーザ側装置1から受信しているデータC(HID/UID、KY)をデータ逆変換部43に逆変換させてデータHID//UIDを得る(ステップS75)。次に、実行プログラムEP2は、データ逆変換部43が取り出したデータHID//UIDの内のデータUIDを先に受信していたユーザIDUIDと比較部45に比較させる(ステップS76)。

【0064】なお、この比較部45でのユーザID UIDの比較の時点で、課金処理が必要であれば実行する。

【0065】比較部45による比較結果が一致していれば、実行プログラムEP2 は新たにランダム情報(乱数)R2を発生させ(ステップ577)、この乱数R2と先にデータ逆変換部43により得られたデータHID//UIDの内のハード/OS固有情報HID とを先に変換パラメータ生成部46が生成した変換変換パラメータKYDでデータ変換部44に変換させてデータC(R2//HID, KY)を得る(ステップ578)。このデータ変換部44により得られたデータC(R2//HID, KY)

19 は通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信される(ス テップS79)。

【0066】このデータC(R2//HID, KY)を受信すると (ステップS58)、ユーザ側装置1では、実行プログラムE P1 が、データC(R2//HID, KY)を先に変換パラメータ生 成部34が生成した変換パラメータでデータ逆変換部32に 逆変換させることにより、ハード/OS固有情報HID を得 る (ステップS51)。実行プログラムEP1 は、このデータ 逆変換部32で得られたハード/OS固有情報HID をユーザ 側装置1のハード/OS固有情報HID と比較部33に比較さ 10 せ (ステップ560)、一致していれば自己解凍プログラム UPを起動して圧縮されているコンテンツCCの解凍を開始 させる (ステップS61)。

【0067】本発明方法は以上のような原理に基づいて いるが、以下に実際の実施の形態について説明する。

【0068】図11は本発明方法の第1の実施の形態を説 明するための模式図である。なお、以下に説明するいず れの実施の形態においても、ユーザ側装置1とは本発明 方法により有料または無料で配布される電子情報、即ち コンテンツを利用するユーザが使用するコンピュータシ 20 ステムであり、またサーバ側装置2とはコンテンツCを 有料または無料で配布する業者が自身で、または他の業 者に委託して運営する管理側装置であり、更にユーザ側 装置1とサーバ側装置2とはたとえば一般の公衆電話回 線等の通信回線3で接続されており、いわゆるコンピュ ータ通信が可能である.

【0069】また、以下の各実施の形態においては、コ ンテンツC自体は自己解凍型のソフトウェアとして圧縮 されたデジタルデータCCの状態でCD-ROM CD に記録され OM CD には更に圧縮されたデジタルデータCCを自己解凍 するための解凍プログラムUPと、この解凍プログラムUP を起動させるための処理を実行するユーザ側装置1用の 実行プログラムEP1 とが記録されている。また、ユーザ 側装置1において実際に動作するのは実行プログラムEP 1であり、サーバ側装置2において実際に動作するのは 実行プログラムEP2 である。

【0070】図11において、ユーザ側装置1では、まず ユーザが自身のユーザID UIDを入力すると、それを実行 プログラムEP1 が通信回線3を介してサーバ側装置2へ 40 送信させる。また同時に、ユーザは共有秘密情報として のパスワードPku をユーザ側装置1に入力する。このパ スワードPWu が入力されると、実行プログラムEP1 は乱 数R1を発生し、この乱数R1とユーザID UIDとをパスワー ドPhu をパラメータとして暗号化部31に暗号化させて暗 号化データE(R1//UID, PWu) を生成させ、申込番号とし てユーザに提示する。

【0071】このようにして実行プログラムEP1 が提示 した申込番号E(R1//UID, PWu) をユーザが再度ユーザ側 装置1に入力することにより、実行プログラムEP1 はそ 50 の認証が行なわれる。 20

れを通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる。 【0072】サーバ側装置2では、ユーザ側装置1から ユーザID UID及び申込番号E(R1//UID, Phu) を通信回線 3を介して受信すると、実行プログラムEP2 はパスワー ド検索部41に ID/パスワードデータベース42に予め登録 されて蓄積されている複数のユーザのユーザID UIDを検 索させて登録済みのパスワードの中から対応するパスワ ードPthu を取り出させる。そして、実行プログラムEP2 は、受信した申込番号E(R1//UID, PWu) を ID/パスワー ドデータベース42から取り出した登録済みのパスワード Pwc で復号化部43に復号化させ、乱数R1とユーザID UID を得る。

【0073】次にサーバ側装置2では、実行プログラム EP2 が、復号化部43により得られたユーザID UIDを先に ユーザ側装置1から受信したユーザID UIDと比較部45に 比較させる。この比較結果が一致した場合には、実行プ ログラムEP2 は新たに乱数R2を生成し、復号化部43で復 号した乱数R1と新たに生成した乱数R2とを合わせたデー タを暗号化部44に ID/パスワードデータベース42から読 み出した登録済みのパスワードPlvc で暗号化させてキー E(R2//R1, PWc)を生成させ、通信回線3を介してユーザ 側装置1へ送信させる。なお、暗号化部44でこのキーE (R2//R1, PWc)を生成する時点で、課金処理が必要であ れば実行する。

【0074】このキーE(R2//R1, PWc)を受信したユーザ 側装置 1 では、実行プログラムEP1が、キーE(R2//R1, P wc)を先にユーザ自身が入力したパスワードPWu で復号 化部32に逆変換させることにより、乱数R1を得る。実行 プログラムEP1 は、この復号化部32で得られた乱数R1を てユーザの手元に予め無料で配布されており、このCD-R 30 先に自身が発生した乱数R1と比較部33に比較させ、一致 していれば自己解凍プログラムUPを起動して圧縮されて いるコンテンツCCの解凍を開始させる。

> 【0075】このように、図11に示されている第1の実 施の形態では、ユーザはユーザ側装置1に対してユーザ ID UIDとパスワードPWu とを入力する。ユーザが入力し たユーザID UIDは平文でサーバ側装置2へ送信されると 共に、乱数R1と共にパスワードPWu で暗号化されて申込 番号としてサーバ側装置2へ送信される。

【0076】サーバ側装置2では、平文で受信したユー ザID UIDから ID/パスワードデータベース42に蓄積され ているユーザの登録済みパスワードPWc を検索し、これ で申込番号を復号化し、その結果得られるユーザID UID とと平文で受信したユーザIDUIDとを比較することによ りユーザの認証が行なわれる。

【0077】また、サーバ側装置2では申込番号を復号 化して得られた乱数R1を再度暗号化してユーザ側装置1 ヘキーとして送信し、ユーザ側装置1ではこのキーを復 号化して得られる乱数R1と先に自身が発生してサーバ側 装置2へ送信した乱数R1とを比較することによりサーバ 【0078】図12は本発明方法の第2の実施の形態を説明するための模式図である。ユーザ側装置1では、まずユーザが自身のユーザID UIDを入力すると、それを実行プログラムEP1 が通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる。

【0079】これに対して、サーバ側装置2では、実行 プログラムEP2 が乱数 R1 を発生して通信回線3を介し てユーザ側装置1へ送信させるが、その際にユーザID U IDに対応するパスワードで暗号化した上で送信させる。 具体的には、サーバ側装置2では、実行プログラムEP2 が、ユーザ側装置1から受信したユーザID UIDに従って バスワード検索部41に ID/パスワードデータベース42に 予め登録されて蓄積されている複数のユーザのユーザID を検索させて登録済みの共有秘密情報の中から対応する パスワードPWc を取り出させる。そして、実行プログラ ムEP2 は、乱数R1をデータベース42から取り出した登録 済みのパスワードPlvc で暗号化部441 に暗号化させてデ ータE(R1, Pwc)を得る。実行プログラムEP2 はこの暗号 化部441により得られたデータE(R1, PWc)を受付番号と して通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信させてユ 20 ーザに提示する。

【0080】ユーザは、このサーバ側装置2から提示された受付番号E(R1, PWc)とパスワードPWu とユーザID UIDとをユーザ側装置1に入力する。実行プログラムEP1はユーザが入力したパスワードPWu により受付番号E(R1, PWc)を復号化部321に復号化させて乱数R1を取り出す。次に実行プログラムEP1は新たに乱数R2を生成し、これと復号化部321で得られた乱数R1とを合わせてパスワードPWuで暗号化部31に暗号化させてデータE(R2//R1, PWu)を生成させ、これをユーザに申込番号として提示する。

【0081】このようにして実行プログラムEP1 が提示した申込番号E(R2//R1, PWu)をユーザが再度ユーザ側装置1に入力することにより、実行プログラムEP1 はそれを通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる。

【0082】サーバ側装置2では、ユーザ側装置1から 申込番号E(R2//R1, PWu)を通信回線3を介して受信する と、実行プログラムEP2が、先に ID/パスワードデータ ベース42から取り出してあるパスワードPWc で申込番号 E(R2//R1, PWu)を復号化部43に復号化させて乱数R1, R2 40 を得る。

【0083】次にサーバ関装置2では、実行プログラムEP2が、復号化部43が得た乱数R1を先にユーザ関装置1へ暗号化して送信した乱数R1と比較部45に比較させる。この比較結果が一致していれば、実行プログラムEP2は新たに乱数R3を生成し、この乱数R3と先に復号化部43で得られた乱数R2とを合わせたデータを先にデータベース42から読み出した登録済みのパスワードPWcで暗号化部442に暗号化させてキーE(R3//R2, PWc)を生成させ、通信回線3を介してユーザ側装置1へ送信させる。なお、

22

暗号化部442 でこのキーE(R3//R2, Ptc)を生成する時点で、課金処理が必要であれば実行する。

【0084】このキーE(R3//R2、Pwc)を受信したユーザ 側装置1では、実行プログラムEP1が先にユーザ自身が 入力したパスワードPtu をキーE(R3//R2、Puc)で復号化 部322 に復号化させることにより、乱数R2、R3を得る。 実行プログラムEP1 は、この復号化部322 で得られた乱数R2を先に自身が発生した乱数R2と比較部33に比較させ、一致していれば自己解凍プログラムUPを起動して圧縮されているコンテンツCCの解凍を開始させる。

【0085】このように、図12に示されている第2の実施の形態では、サーバ側装置2から乱数R1をユーザの登録済みのパスワードPkc で暗号化して受付番号としてユーザ側装置1へ送信し、ユーザ側装置1では受付番号をユーザが入力したパスワードPkcで復号化することにより得られる乱数R1を、新たに発生した乱数R2と共に再度ユーザが入力したパスワードPkcで暗号化して申込番号としてサーバ側装置2へ送信する。サーバ側装置2では申込番号をユーザの登録済みのパスワードPkcで復号化して得られる乱数R1を先に自身が発生して暗号化してユーザ側装置1へ送信した乱数R1と比較することによりユーザ認証が行なわれる。

【0086】また、サーバ側装置2では申込番号を復号化して得られた乱数R2をユーザの登録済みのパスワードPWcで再度暗号化してキーとしてユーザ側装置1へ送信し、ユーザ側装置1ではこのキーをユーザが入力したパスワードPWuで復号化して得られた乱数R2と先にユーザ側装置1へ送信した乱数R2と比較することによりサーバ認証が行なわれる。

30 【0087】なお第3の実施の形態として、上述の図12 の模式図に示されている第2の実施の形態において、サーバ興装置2からユーザ側装置1へ乱数R1を暗号化して送信する際に平文で送信するようにしてもよい。

【0088】図13は本発明方法の第4の実施の形態を説明するための模式図である。ユーザ側装置1では、まずユーザが自身のユーザID UIDを入力すると、それを実行プログラムEP1 が通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる。

【0089】これに対して、サーバ側装置2では、実行プログラムEP2は、ユーザ側装置1から受信したユーザID UIDに従ってバスワード検索部41に ID/パスワードデータベース42に予め登録されて蓄積されている複数のユーザのユーザIDを検索して登録済みの共有秘密情報の中から対応するパスワードPWc を取り出させる。次に実行プログラムEP2は、乱数R1を発生し、この乱数R1と、ユーザID UIDと、予め定められているサーバ側の公開鍵KPとを合わせて ID/パスワードデータベース42から先に取り出した登録済みのパスワードPWc で暗号化部441 に暗号化させてデータDES(R1//UID//Kp, PWc) を生成させ、受付番号として通信回線3を介してユーザ側装置1へ送

信させる。ユーザ側装置1ではこの受付番号をユーザに 提示する。

【0090】ユーザは、このサーバ側装置2から提示された受付番号DES(R1//UID//Kp. PNc)と、ユーザID UIDと、パスワードPWu とをユーザ側装置1に入力する。これにより、実行プログラムEP1 は受付番号DES(R1//UID//Kp. PNc)をパスワードPNuにより復号化部321に復号化させてデータR1、UIDを取り出す。そして、実行プログラムEP1は復号化部321で復号化されたUIDと先にユーザが入力したユーザID UIDとを比較部331に比較させ 10る。この比較部331での比較結果が一致すれば、実行プログラムEP1は新たに乱数R2を生成し、この乱数R2とパスワードPWu とを合わせて先に復号化部321で復号化された公開鍵Kpにより暗号化部31に暗号化させ、得られたデータRAS(R2//PWu, Kp)を申込番号としてユーザに提示する。

【0091】このようにして実行プログラムEP1が提示した申込番号RAS(R2//Pku, Kp)をユーザが再度ユーザ側装置1に入力することにより、実行プログラムEP1はそれを通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる。【0092】サーバ側装置2では、ユーザ側装置1から申込番号RAS(R2//Pku, Kp)を通信回線3を介して受信すると、実行プログラムEP2が秘密鍵Ksにより復号化部43に復号化させて乱数R2とパスワードPkuとを得る。

【0093】次にサーバ側装置2では、実行プログラム EP2 が、復号化部43が取り出したパスワードPWu と先に パスワード検索部41が ID/パスワードデータベース42から取り出した登録済みのパスワードPWc とを比較部45に 比較させる。この比較結果が一致した場合には、実行プログラムEP2 は新たに乱数R3を生成し、この乱数R3と先 30に復号化部43により得られた乱数R2とを合わせたデータをデータベース42から読み出した登録済みのパスワード PWc により暗号化部442 に暗号化させたデータE(R3//R 2, PWc)を生成させる。このデータE(R3//R2, PWc)はキーとして、通信回線3を介してユーザ側装置1へ送信される。なお、暗号化部442 でこのキーE(R3//R2, PWc)を生成する時点で、課金処理が必要であれば実行する。

【0094】このキーE(R3//R2, Pwc)を受信したユーザ側装置1では、実行プログラムEP1が比較部332 にキーE(R3//R2, Pwc)を先にユーザが入力したパスワードPwdで復号化させることにより、乱数R2, R3を得る。実行プログラムEP1 は、この復号化部322 で得られた乱数R2を先に自身が発生した乱数R2と比較部332 に比較させ、一致していれば自己解凍プログラムUPを起動して圧縮されているコンテンツCCの解凍を開始させる。

【0095】このように、図13に示されている第4の実施の形態では、ユーザ側装置1からユーザID UIDを平文で送信し、これをサーバ側装置2ではユーザの登録済みパスワードPku で暗号化してユーザ側装置1へ受付番号として送信する。ユーザ側装置1では受付番号をユーザ 50

が入力したパスワードPku で復号化して得られたユーザID UIDとユーザ自身が入力したユーザID UIDとを比較することによりサーバ認証が行なわれる。

24

【0096】また、受付番号にはサーバ側装置2で発生された乱数R1と公開鍵Kpとが暗号化されて含まれているので、ユーザ側装置1では新たに乱数R2を発生してユーザが入力したパスワードPWu と共に公開鍵Kpで暗号化して申込番号としてサーバ側装置2へ送信する。サーバ側装置2では、申込番号を秘密鍵Ksで復号化して得られたパスワードPWu を登録済みのパスワードPWc と比較することによりユーザ認証が行なわれる。

【0097】更に、申込番号にはユーザ側装置1で発生された乱数R2が暗号化されて含まれているので、サーバ側装置2では新たに乱数R3を発生して登録済みパスワードPWc で暗号化してキーとしてユーザ側装置1へ送信する。ユーザ側装置1では、キーをユーザ自身が入力したパスワードPWu で復号化して得られた乱数R2と先に自身がサーバ側装置2へ送信したR2とを比較することにより再度のサーバ認証が行なわれる。

【0098】図14は本発明方法の第5の実施の形態を説明するための模式図である。ユーザ側装置1では、まずユーザが自身のユーザID UIDと、パスワードPWu と、コンテンツ固有情報 (以下、コンテンツIDと言う)PIDとを入力すると、実行プログラムEP1 はパスワードPWu とコンテンツID PIDとに対して MD5部34に一方向性関数による処理を施させて暗号化鍵KYとイニシャルベクタIVとを生成させる。なお、コンテンツIDは、たとえばCD-ROM CDのラベル等に記載されている番号、またはCD-ROM CD そのものに記録されれている番号である。

【0099】次に、実行プログラムEP1 は MD5部34により生成された暗号化鍵KYとイニシャルベクタIVとにより暗号化部31にユーザID UIDとユーザ側装置1のハード/OS固有情報HID とを暗号化させ、データDES(HID//UID, IV, KY) を得る。このデータDES(HID//UID, IV, KY) は申込番号としてユーザに提示される。なお、ハード/OS固有情報HID は、ユーザ側装置1に固有のハードウェア、たとえばCPU, HDD等に付与されている固有の情報、またはユーザ側装置1にインストールされているOS(オペレーティングシステム)固有の情報である。

【0100】ユーザがこの申込番号DES(HID//UID, IV, KY)をユーザ側装置1に入力すると、実行プログラムEP 1 が通信回線3を介してサーバ側装置2へ送信させる。 【0101】サーバ側装置2では、ユーザ側装置1から申込番号DES(HID//UID, IV, KY)を通信回線3を介して受信すると、実行プログラムEP2 は、先に受信しているユーザID UIDに従ってパスワード検索部41に ID/パスワードデータベース42に予め登録されて蓄積されている複数のユーザのユーザIDを検索して登録済みの共有秘密情報の中から対応するパスワードPbkc を取り出させる。そして実行プログラムEP2 は、この登録済みのパスワード

Plic と先にサーバ側装置2から受信しているコンテンツ ID PIDとに対して MD5部46に一方向性関数による処理を 施させて暗号化鍵KYとイニシャルベクタIVとを生成させ

【0102】次にサーバ阅装置2では、実行プログラム EP2 が MD5部46で生成された暗号化鍵KYとイニシャルベ クタIVとにより復号化部43にサーバ側装置2から先に受 信している申込番号DES(HID//UID, IV, KY) を復号化さ せ、データHID//UIDを取り出させる。そして実行プログ ラムEP2 は、この復号化部43により取り出されたユーザ 10 ID UIDが先にサーバ側装置2から受信しているユーザID UIDと比較部45に比較させる. なお、比較部45での比較 の際に、課金処理が必要であれば実行する。

【0103】比較部45による比較結果が一致していれ ば、実行プログラムEP2 は新たに乱数R2を生成し、この 乱数R2と先に MD5部46により得られている暗号化鍵KYと イニシャルベクタIVとで乱数R2とハード/05固有情報HI D とを暗号化部44に暗号化させてデータDES(R2//HID, I V. KY)を得る。この暗号化部44により得られたデータDE ーバ側装置2へ送信される。

【O104】このキーDES(R2//HID, IV, KY)を受信した ユーザ側装置1では、実行プログラムEP1 がキーDES(R2 //HID, IV, KY)を先に MD5部34が生成した暗号化鍵KYと イニシャルベクタIVとで復号化部32に復号化させること により、ハード/OS固有情報HID を得る。実行プログラ ムEP1 は、この復号化部32で得られたハード/OS固有情 報HID をユーザ側装置1のハード/OS固有情報HID と比 較部33に比較させ、一致していれば自己解凍プログラム UPを起動して圧縮されているコンテンツCCの解凍を開始 30 一例を示す模式図である。 させる。

【0105】このように、図14に示されている第5の実 施の形態では、ユーザ側装置1からユーザID UIDとコン テンツID PIDとを平文で送信し、これをサーバ側装置2 ではユーザの登録済みパスワードPWc とコンテンツID P IDとを一方向性関数で処理して暗号化鍵KYをイニシャル ベクタIVとを生成する。一方、ユーザ側装置1でもユー ザ自身が入力したパスワードPWu とコンテンツID PIDと を一方向性関数で処理して暗号化鍵KYをイニシャルベク タIVとを生成し、ユーザID UIDとハード/OS固有情報HI 40 D とを暗号化して申込番号としてサーバ側装置2へ送信 する。サーバ側装置2では申込番号を自身で生成した暗 号化鍵KYをイニシャルベクタIVとで復号化して得られた ユーザID UIDをユーザ側装置1から平文で送信されたユ ーザID UIDと比較することによりユーザ認証を行なう. 【0106】また、申込番号にはユーザ側装置1のハー ド/OS固有情報HID が暗号化されて含まれているので、 サーバ側装置2ではこれを再度暗号化鍵KYをイニシャル ベクタIVとで暗号化してユーザ側装置1ヘキーとして送 信する。ユーザ側装置1では受信したキーを暗号化鍵KY 50 めの模式図である。 26

をイニシャルベクタIVとで復号化して得られたハード/ OS固有情報HID と自身のハード/OS固有情報HID とを比 較することによりサーバ認証が行なわれる。

【0107】なお、上述の各実施の形態においては、共 有秘密情報としてユーザのパスワードを使用している が、一方が公開鍵を使用して情報を暗号化し、他方が秘 密鍵を使用してその暗号化された情報を復元する方法を 採ることも可能である。

【0108】また、受付番号または申込番号をユーザに 一旦提示した後にそれをユーザがユーザ側装置1に再入 カした上でサーバ側装置2へ送信するようにしている実 施の形態があるが、ユーザの介在なしに自動的にサーバ 側装置2へ送信してもよいことは言うまでもない。

#### [0109]

【発明の効果】以上に詳述したように本発明によれば、 サーバ側においてユーザのパスワードでコンテンツを暗 号化してユーザ側へ送信することはないため、コンテン ツを暗号化する必要がなく、サーバ側での負担が減少す る。また、暗号化されたコンテンツを送信しないため、 S(R2//HID, IV, KY)はキーとして通信回線3を介してサ 20 通信コストを削減することが可能になり、更に通信中に エラーが生じてユーザ側で完全なコンテンツを受信出来 ないというような事態も生じない。

> 【0110】また、本発明によれば、サーバ側でコンテ ンツ毎の復号化キーを管理する必要がないため、この復 号化キーが漏洩する虞もなくなる。従って、電子情報 (コンテンツ)を有料で配布する場合にも、経済的な損 失を被る虞が減少する。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明方法の実施に使用されるシステム構成の

【図2】本発明方法の第1の原理を説明するための模式 図である。

【図3】本発明方法の第1の原理のユーザ側装置の動作 手順を示すフローチャートである。

【図4】本発明方法の第1の原理のサーバ側装置の動作 手順を示すフローチャートである。

【図5】本発明方法の第2の原理を説明するための模式 図である.

【図6】本発明方法の第2の原理のユーザ側装置の動作 手順を示すフローチャートである。

【図7】本発明方法の第2の原理のサーバ側装置の動作 手順を示すフローチャートである。

【図8】本発明方法の第3の原理を説明するための模式 図である。

【図9】本発明方法の第3の原理のユーザ側装置の動作 手順を示すフローチャートである.

【図10】本発明方法の第3の原理のサーバ側装置の動 作手順を示すフローチャートである。

【図11】本発明方法の第1の実施の形態を説明するた

45

27

【図12】本発明方法の第2及び第3の実施の形態を説明するための模式図である。

【図13】本発明方法の第4の実施の形態を説明するための棋式図である。

【図14】本発明方法の第5の実施の形態を説明するための模式図である。

【図15】従来技術の一例の説明図である。

【図16】従来技術の他の例の説明図である。 【符号の説明】

- 1 ユーザ側装置
- 2 サーバ側装置
- 3 通信回線
- 31 データ変換部 (暗号化部)
- 32 データ逆変換部 (データ逆変換部)
- 33 比較部
- 34 変換パラメータ生成部 (MD5部)
- 41 共有秘密情報検索部 (パスワード検索部)
- 42 データベース(ID/パスワードデータベース)
- 43 データ逆変換部 (復号化部)
- 44 データ変換部 (暗号化部)

比較部

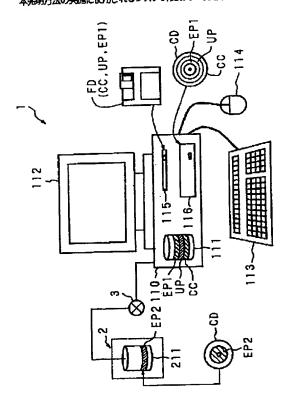
46 変換パラメータ生成部(MD5部)

28

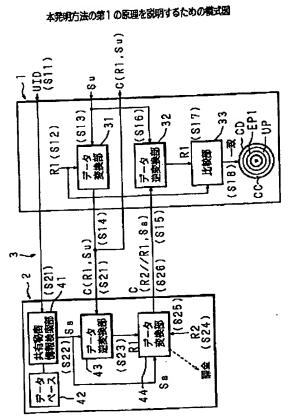
- UID ユーザID
- Su 共有秘密情報(ユーザ側装置)
- Ss 共有秘密情報(サーバ側装置)
- R1, R2, R3 乱数
- HID ハード/OS固有情報
- PID コンテンツID
- KY 変換パラメータ
- 10 Pku パラメータ (ユーザ側装置)
  - Plus パラメータ(サーバ側装置)
  - CD CD-ROM
  - FD フレキシブルディスク
  - 111 ハードディスク(ユーザ側装置)
  - 211 ハードディスク (サーバ側装置)
  - C コンテンツ
  - CC 圧縮されたコンテンツ
  - UP 自己解凍プログラム
  - EP1 実行プログラム (ユーザ側装置)
- 20 EP2 実行プログラム (サーバ側装置)

## 【図1】

# 本発明方法の実施に使用されるシステム構成の一例を示す模式図



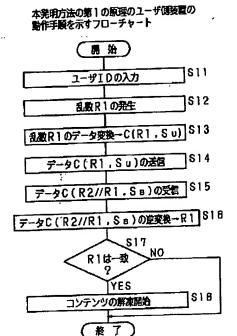
# 【図2】



----

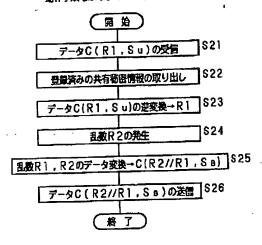
... ....

【図3】



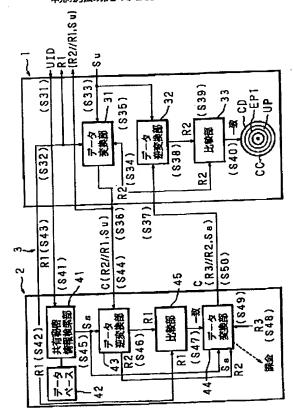
【図4】

本発明方法の第1の原理のサーバ制装置の 動作手頂を示すフローチャート



【図5】

本希明方法の第2の原理を説明するための模式図



【図6】

本発明方法の第2の原理のユーザ側装置の 動作手段を示すフローチャート 原 始

ユーザIDの入力及び送信

乱数R1の受信及び提示

乳数R2の発生

乳数R2の発生

乳数R2の発生

乳数R2の発生

「データC(R2//R1、Su)の送信
「データC(R2//R1、Su)の送信
「データC(R3//R2、Ss)の受信
「S36

データC(R3//R2、Ss)の変変奏ーR3、R2 S38

S39

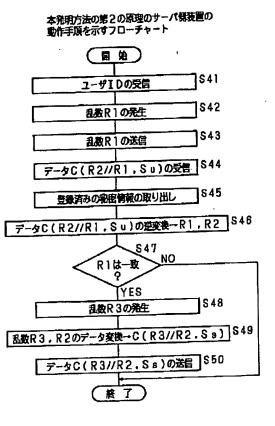
R2は一致
(YES

コンテンツの解凍開始

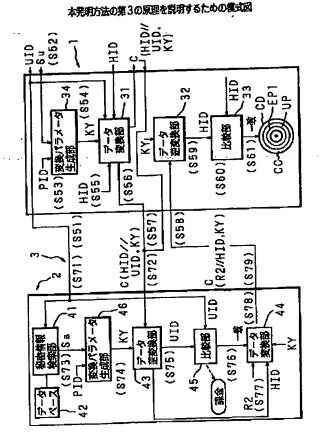
殺了

S40

【図7】



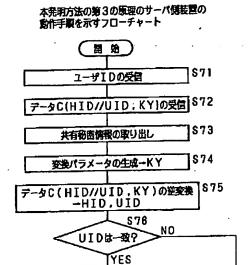
【図8】



【図9】



【図10】



乱数R2の発生

乱数R2とハード/OS周有情報HIDとを データ変換+C(R2//HID,KY)

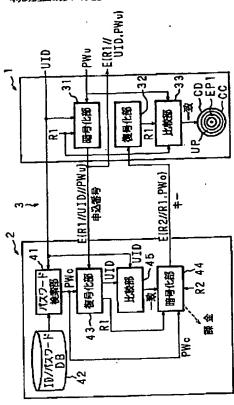
情報C(R2//HID,KY)の送信 S79

終了

1877

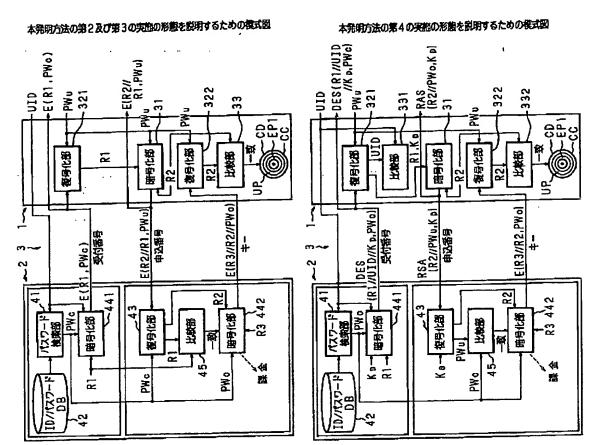
【図11】





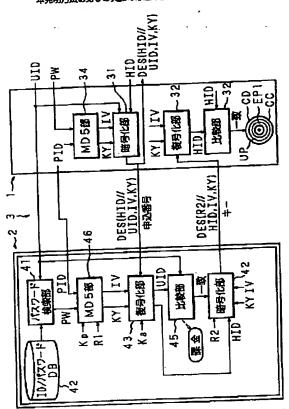
【図12】

【図13】

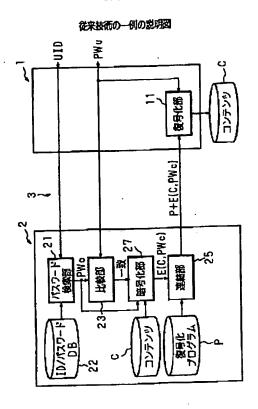


【図14】

本発明方法の第5の実施の形態を説明するための模式図

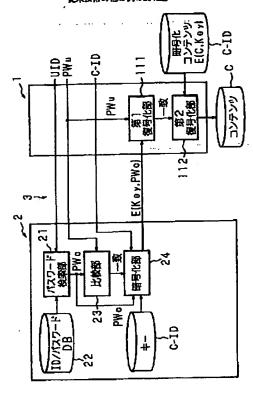


【図15】



【図16】

### 従来技術の他の例の説明図



### フロントページの続き

(51) Int. Cl.<sup>6</sup>

識別記号

FΙ G11B 20/10

G11B 20/10 HO4L 9/32

HO4L 9/00

Η 675A

(72)発明者 平賀 正浩

東京都港区海岸3丁目9番15号 株式会社

ジー・サーチ内

(72)発明者 伊藤 千秋

東京都港区海岸3丁目9番15号 株式会社

ジー・サーチ内

201989